

Polinomios

[1] Polinomio a coeficientes complejos

Sea $n \in \mathbb{N}_0 \wedge \forall i \in \mathbb{N}_0 \cap [0, n] \ a_i \in \mathbb{C} \wedge a_n \neq 0$ entonces Una función polinómica o polinomio a coeficientes complejos es una función de la forma:

$$p: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C} \\ x \mapsto p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

- a_k es el k -ésimo coeficiente.
- $a_k x^k$ es el k -ésimo término o monomio.
- $p(x) \neq 0 \Rightarrow n$ es el grado de polinomio y se nota $\text{gr}(p) = n$.
- a_0 es el coeficiente (o termino) independiente.
- a_n es el coeficiente principal.
- $\mathbb{C}[x]$ es el conjunto de todos los polinomios a coeficientes complejos en la variable x .
- $p(x) = 0 \Rightarrow p = \bar{0}, \bar{0}$ es el polinomio nulo.
- $p(x) = 1 \Rightarrow p = \bar{1}$
- $\text{gr}(p) = 0 \Rightarrow p$ es una función constante no nula.

[2] Igualdad de polinomios

Dados $p, q \in \mathbb{C}[x]$ de ley $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ y $q(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$ se dice que son iguales si se cumple:

$$\text{gr}(p) = \text{gr}(q) \wedge \forall i \in \mathbb{N}_0 \cap [0, n] \ a_i = b_i$$

[3] Operaciones de polinomios

Sean $p, q \in \mathbb{C}[x]$ y $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i, q(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$ s

➡ Suma

La suma de p y q es el polinomio suma definido por:

$$(p + q): \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C} \\ x \mapsto (p + q)(x) = p(x) + q(x)$$

➡ Opuesto

El opuesto de p se define por:

$$-p: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C} \\ x \mapsto (-p)(x) = -p(x)$$

➡ Diferencia

La diferencia de p y q es el polinomio definido por:

$$(p - q): \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C} \\ x \mapsto (p - q)(x) = (p + (-q))(x) = p(x) - q(x)$$

➡ Multiplicación

La multiplicación de p y q es el polinomio definido por:

$$(p \cdot q): \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$$

$$x \mapsto (p \cdot q)(x) = p(x)q(x) = \left(\sum_{i=0}^n a_i x^i \right) \left(\sum_{j=0}^m b_j x^j \right) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^m a_i b_j x^{i+j} = \sum_{k=0}^{n+m} c_k x^k$$

➡ Inverso

Se dice que q es el inverso de p si $p \cdot q = \bar{1}$. Esto se da si:

$$p(x)q(x) = 1 \Rightarrow q(x) = p(x)^{-1} = \left(\sum_{i=0}^n a_i x^i \right)^{-1}$$

Notemos que si $n = 0$ queda que $q(x) = a_0^{-1} = \frac{1}{a_0}$, por lo tanto:

$$\forall p \in \mathbb{C}[x] \quad \text{gr}(p) = 0 \Rightarrow p \text{ tiene inverso con grado } 0$$

➡ Propiedades

1. $p \neq \bar{0} \wedge q \neq \bar{0} \Rightarrow \text{gr}(p + q) \leq \max\{\text{gr}(p) + \text{gr}(q)\}$
2. $p \neq \bar{0} \wedge q \neq \bar{0} \Rightarrow \text{gr}(p \cdot q) = \text{gr}(p) + \text{gr}(q)$
3. La suma es cerrada, conmutativa, asociativa, tiene elemento neutro $\bar{0}$ y elementos opuestos.
4. La multiplicación es cerrada, conmutativa, asociativa y tiene elemento neutro $\bar{1}$.
5. La multiplicación es distributiva respecto a la suma.

➡ Algoritmo de división

Sean $p, q \in \mathbb{C}[x] \wedge q \neq \bar{0} \Rightarrow \exists! c, r \in \mathbb{C}[x] \quad p = c \cdot q + r \wedge (r = \bar{0} \vee 0 \leq \text{gr}(r) < \text{gr}(q))$

1. Regla de Ruffini

$$q(x) = x - \alpha \wedge \alpha \in \mathbb{C} \Rightarrow \begin{cases} p = c \cdot q + r \\ r = a_0 + \alpha b_0 \\ c(x) = \sum_{i=0}^{n-1} b_i x^i \\ b_{n-1} = a_n \\ \forall i \in \mathbb{N}_0 \cap [0, n-2] b_i = a_{i+1} + \alpha b_{i+1} \end{cases}$$

El método gráfico es el siguiente: **[TODO: Explicación]**

a_n	a_{n-1}	\dots	a_2	a_1	a_0
α	αb_{n-1}	\dots	αb_2	αb_1	αb_0
a_n	$a_{n-1} + \alpha b_{n-1}$	\dots	$a_2 + \alpha b_2$	$a_1 + \alpha b_1$	$a_0 + \alpha b_0$

2. Teorema del resto

Si $\text{gr}(p) \geq 1 \wedge a \in \mathbb{C} \Rightarrow p(z)$ es igual al resto de la división de p por $x - z$. Esto es porque por el algoritmo de la división $p(x) = (x - z)c(x) + r(x) \Rightarrow p(z) = (z - z)c(x) + r(x) = r(x)$

3. Raíces de polinomios

Sea $z \in \mathbb{C}$ se dice que z es raíz de p si y solo si $p(z) = 0$.

Si z es raíz de p si y solo si $x - z$ divide a p .

[4] Factorización de polinomios a coeficientes enteros

→ Teorema fundamental del álgebra

$$\forall p \in \mathbb{C}[x] \quad \text{gr}(p) \geq 1 \rightarrow \exists z \in \mathbb{C} \quad p(z) = 0$$

Deducimos entonces que si $\text{gr}(p) \geq 1$ podemos expresar a $p(x)$ como $(x - \alpha_1)c_1(x)$ donde c_1 tiene grado $\text{gr}(p) - 1$. Si $\text{gr}(c_1) \geq 1$ entonces se puede expresar a $c_1(x)$ como $(x - \alpha_2)c_2(x)$ y así... Al final nos queda $c_n \in \mathbb{C} \wedge n = \text{gr}(p) \wedge p(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2)\dots(x - \alpha_n)c_n$

→ Descomposición factorial

Sea $p \in \mathbb{C}[x]$, r la cantidad de raíces de p , $n = \text{gr}(p)$ y $\forall i \in \mathbb{N} \cap [1, r] \quad \alpha_i \in \mathbb{C} \wedge l_i \in \mathbb{N}$ entonces se llama descomposición factorial del polinomio p a la expresión.

$$p(x) = a_n \prod_{i=1}^r (x - \alpha_i)^{l_i}$$

- $\sum_{i=1}^r l_i = n$
- $\text{gr}(p) = n \Rightarrow p$ tiene a lo sumo n raíces.
- l_i es la multiplicidad de a_i

→ Teorema de Gauss

Sea $p \in \mathbb{C}[x]$ tal que $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ y $a_i \in \mathbb{Z}$ entonces:

$$\frac{r}{s} \in \mathbb{Q} \wedge p\left(\frac{r}{s}\right) = 0 \Rightarrow r|a_0 \wedge s|a_n$$

[TODO: Agregar un ejemplo del método de búsqueda y verificación de raíces]

→ Raíces complejas de un polinomio a coeficientes reales

Si un polinomio $p \in \mathbb{C}[x]$ tiene una raíz compleja $\alpha \in \mathbb{C}$ entonces también tiene por raíz al conjugado de $\alpha = \bar{\alpha}$

$$p(\bar{\alpha}) = \sum_{i=0}^n a_i \bar{\alpha}^i = \sum_{i=0}^n \overline{a_i \alpha^i} = \sum_{i=0}^n \overline{a_i} \overline{\alpha^i} = \overline{\sum_{i=0}^n a_i \alpha^i} = \overline{p(\alpha)} = \bar{0} = 0$$